

Structures de données

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

Le plan du cours

Chapitre 1 : Niveau de description

(Ordinateur, instruction, langage, donnée, variable...)

Chapitre 2 : Concepts de valeur et de type

(Valeur, type, type simple, type composé, typage ...)

Chapitre 3 : Types récurifs et schéma d'induction

(Listes, graphe, arbre, tas ...)

Chapitre 4 : Types de données abstraits (T.D.A.)

(Définition, pile, file, file de priorité, ensemble dynamique ...)

Chapitre 5 : Complexité

(Opération élémentaire, notation O...)

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

Clermont-Ferrand

Le plan du cours

Chapitre 6 : Représentation dans les graphes

(Définition, listes d'adjacence, matrice...)

Chapitre 7 : Fonction de hachage et mapping

(Hachage simple et quadratique, mapping ...)

Chapitre 8 : Applications algorithmiques

(Gestion des expressions arithmétiques, codage de Huffman...)

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

Clermont-Ferrand

Bibliographie

- **L'intelligence et le calcul** (*J.P. Delahaye*) Belin
- [XUO92] **Mathématique discrète et informatique** (*N.H. Xuong*) Masson
- [CLR90] **Introduction à l'algorithmique** (*T. Cormen, C. Leiserson, R. Rivest*) Dunod
- [W90] **Programming Language Concepts and Paradigme** (*David A. Watt*) Prentice Hall
- [KR78] **The C Programming Language** (*B.W. Kernighan and D.M. Ritchie*) Prentice Hall

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

Clermont-Ferrand

Bibliographie

- **Turbo Pascal 4.0 Manuel d'utilisation** Borland
- [GJ00] **Computers and intractability** (*M.R. Garey and D.S. Johnson*) Freeman
- [HOF93] **Godel Escher Bach** (*D. Hofstadter*) InterEdition
- [Ca66] **La logique symbolique** (*L. Carroll*)
- [Tis] w3.mines.unancy.fr/~tisseran/cours/architectures/

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

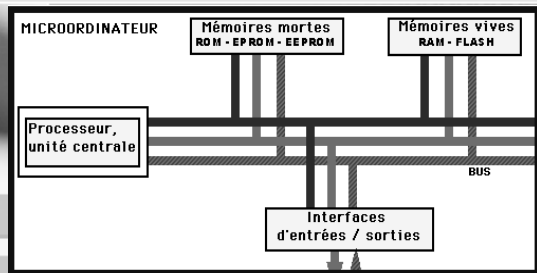
Clermont-Ferrand

Chapitre 1

Olivier Raynaud

Université Blaise Pascal

Base conceptuelle d'un ordinateur



Extrait de [Tis]

CLAVIER - SOURIS - ECRANS - DISQUES - CD - DVD - GRAVEUR - IMPRIMANTES - VIDEO - MODEM - RESEAU - ...

La mémoire

- La mémoire est divisée en parties physiques appelées mots (par exemple 65 536 mots pour une mémoire).
- Un mot se divise en bits (la taille d'un mot correspond à la taille d'un registre ou du bus)

XXXXXXXXXXXXXX... XXXXXXXXXX

Les bits sont des contacts magnétiques qui peuvent être dans l'une ou l'autre position.

Interprétation

Mémoire : Les mots de la mémoire contiennent les données à traiter ou les instructions pour traiter ces données.

1. La première partie du mot contient le nom du type de l'instruction à exécuter.
2. La seconde partie contient l'adresse numérique d'un mot (ou des mots) sur lequel exécuter l'instruction.

Unité centrale et registre

L'unité centrale dispose d'un pointeur spécial (le registre appelé compteur ordinal ou IP) qui désigne le prochain mot à être interprété comme une instruction

Exemple

ADD AX, 1983

MOV AX, 1982

PUSH AX

Espace de stockage

Un espace de stockage est une collection de cellules.

1. Chaque cellule a un statut courant: alloué ou non alloué
2. Chaque cellule allouée a un contenu courant qui est soit une valeur stockée soit une valeur indéfinie.

Considérons la déclaration suivante en Pascal :

var n : integer

- une cellule non-allouée devient allouée et son contenu est indéfini, n dénote cette cellule.

?

0

1

Nous pouvons voir chaque cellule allouée comme une boîte contenant la valeur d'une variable primitive ou un indéfini « ? » .

Variable

Définition : une variable est un objet qui contient une valeur, cette valeur sera inspectée ou mise à jour aussi souvent que désirée.

Une variable de type composé est constituée de composants pouvant être inspectés de manière sélective.

Exemple : variable composée

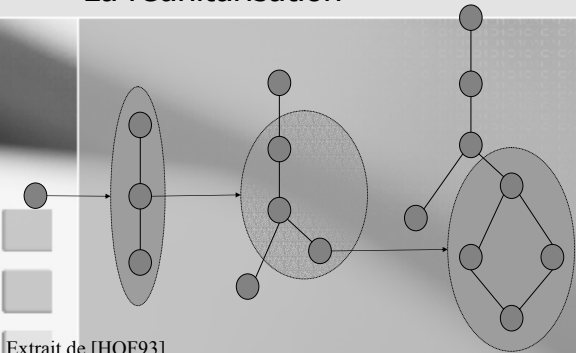
```

type Mois = (jan, fev, mar,...,dec)
      Date = record m : Mois; j : 1..31 end;

var leJour : Date;
...   leJour.j := 23; leJour.m := feb
    
```

leJour leJour.m **fev**
 leJour.j **23**

La réunitarisation



Caractéristique d'un langage

Un langage doit être **universel** (tout problème doit avoir une solution qui peut être programmé dans le langage);
 Le langage doit être le plus naturel possible;
 Le langage doit être implémentable sur un ordinateur.

Syntaxe et sémantique du langage

La **Syntaxe** concerne la forme du programme, la façon dont les variables, les expressions et les instructions sont disposées ensemble pour former un programme.

La **Sémantique** concerne le sens à donner à un programme, son comportement lors de son exécution.

Le Langage machine

- Ce langage est l'unique langage compréhensible pour un processeur.
- Dans un langage machine, les types d'opérations possibles constituent un répertoire fini qui ne peut être étendu.
- Tous les programmes doivent être constitués de ces instructions.

Le langage d'assemblage

- Le langage d'assemblage est situé au dessus du langage machine dans la hiérarchie des langages.
- Il existe une correspondance entre les instructions en langage d'assemblage et les instructions en langage machine.

10110000 01100001
→ mov \$0x61, %al ←

Un morceau d'A.D.N.

```
tcgcgcgatctttgagctaattagagtaaattaatccaatc
tttgacccaaatctctgctggatcctctggtatttcattgtt
ggatgacgtcaatttctaataatttcaccaaccgttgag
caccttgctgcgatcaattggtgatccagtttatgattgc
accgcagaaagtgtcatactgagctgcctaaaccaa
ccgccccaaagcgtacttgggataaatcaggctttgt
gatctgttctaataatggctgcaagttatcaggtagatc
ccgggaccatgagtggtggtcacgattaaccaagg
ccattcagcgtaagttcgtccaactctgggccagaagt
tttctgtagaaaaccagcttcttctaatttatccgctaa
atgttcagcaacatattcagc
```

Extrait de [HOF93]

L'assembleur

Question : *Que se passe-t-il si l'on fournit au matériel un programme en langage d'assemblage?*

- Le programme « Assembleur » est un programme de traduction en langage machine.
- Une fois le programme « assemblé » (traduit) il peut être exécuté.

Les langages de compilation

Principalement deux réflexions ont mené au concepts de langages évolués (1950) :

1. Il existe des modèles fondamentaux lorsque l'on essaie de formuler des algorithmes.
2. Les programmes étaient toujours constitués d'unités de haut niveau indépendantes.

- Les nouveaux langages fondés sur ces idées ont été baptisés **langages de compilation**

Les trois niveaux de description

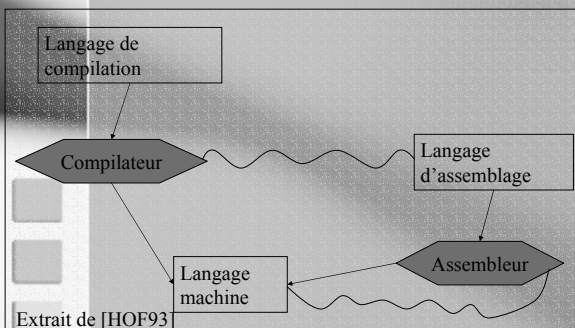
- *Niveau en langage machine:*
« Exécution du programme interrompue au point
1110010101110111 »
- *Niveau en langage d'assemblage:*
« Exécution du programme interrompue lorsque
l'instruction DIV (division) a été rencontrée »
- *Niveau en langage de compilation:*
« Exécution du programme interrompue lors de
l'examen de l'expression algébrique
« (A+B)/Z ». »

Les compilateurs

- Vers 1950, on a réussi à écrire des programmes appelés *compilateurs*, dont la fonction était de traduire des langages de compilation en langage machine.

Question : Dans quel langage sont écrits ces compilateurs?

L'amorçage

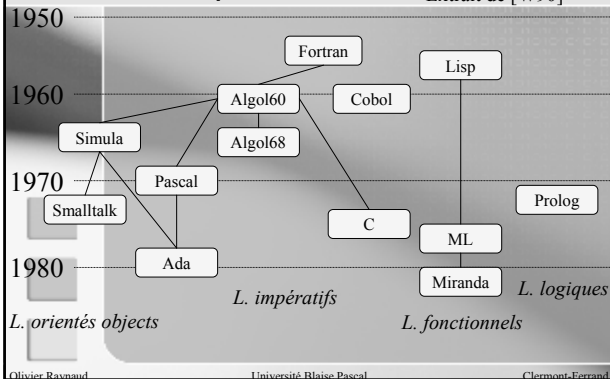


Les interpréteurs

- Ils assurent la traduction des langages évolués en langage machine en lisant un programme ligne à ligne et en exécutant immédiatement cette ligne.
- Un interpréteur est donc au compilateur ce qu'un interprète simultané est à un traducteur.

Historique

Extrait de [W90]



Langage de description d'algorithme

Algorithme ValeurAcquise

Données : *sommeInitiale*, *taux* : réel

Résultat : *valeurAcquise* : réel

Variables : *intérêts* : réel

début

intérêts \leftarrow *sommeInitiale* * *taux*

valeurAcquise \leftarrow *sommeInitiale* + *intérêts*

retourner *valeurAcquise*

fin

- Nous faisons le choix d'une description en deux blocks : le *block d'identification* (nom, type de données, type du résultat, variables utilisées) et le *block d'instructions* encadré par les mots clés début et fin.

Mathématique : fonction calculable

Définition : Une fonction f est **calculable** s'il existe un procédé systématique permettant à partir de la valeur « x », par une série de manipulations précises, de connaître « $f(x)$ ».

En février 34, A.Church soulève la question suivante:

- *Quel est l'ensemble d'outils, le kit d'opérations, nécessaire pour calculer les valeurs des fonctions calculables?*

La thèse de Alonso Church

- Les fonctions calculables avec le Kit algorithmique (L.D.A.) sont par définition les fonctions *programmables*.

Thèse : Toute fonction calculable est programmable et réciproquement.

Thèse de Church

Chap. 1 : Niveaux de description

Pour résumer

Nous avons décrit un micro ordinateur comme composé d'une mémoire, d'un C.P.U. et d'un ensemble d'entrée/sortie. La fonction d'un ordinateur est d'exécuter des instructions sur des données.

La mémoire d'un ordinateur peut être vu comme un ensemble de mots, composés de bits. D'un point de vue symbolique la mémoire est un espace de stockage composés de cases (allouée, vide ou pleine).

Un programme est composé d'un ensemble d'instructions et il existe plusieurs niveaux de description de ces programmes : du langage machine au langage algorithme (L.D.A.).
